19日本国特許庁(JP)

① 特許出願公開

⑫ 公 開 特 許 公 報 (A)

昭61-81043

発明の数 1 (全3頁)

@Int.Cl.4

織別記号

庁内整理番号

每公開 昭和61年(1986)4月24日

H 04 L 9/00 Z - 7240 - 5K

9発明の名称

パケツト通信における暗号処理方式

創特 爾 昭59-203110

23出 頭 昭59(1984)9月28日

母発 明 奢 伊羚 明 者

宏 充 弘二

川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社内 川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社内

審査請求 未請求

母発 甥 奢 秋 山 良 太

東

川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社内

创出 頣 人 富士通株式会社 30代 理 升理士 松岡 宏四郎

小 笠 原

川崎市中原区上小田中1015番地

1. 発明の名称

パケット遺信における暗号処理方式

2. 特許請求の範囲

収容パケット端末装置間を交換接続するパケッ ト交換網において、送信側のパケット端末装置は 送信パケット内に含まれるデータを暗号化し、復 号化に必要な情報を付加して前記パケット交換網 に送出し、受信側のパケット端末装置は該パケッ ト交換網から到着する受信パケットの送信元端末 装置を識別し、該受信パケットに含まれる前記復 号化に必要な情報に基づき暗号化データを復号化 することを特徴とするパケット通信における暗号 処理方式.

3. 発明の詳細な説明

(度業上の利用分野)

本発明はパケット交換網を経由して伝達される データを暗号化可能とするパケット通信における 暗号処理方式に関す。

近年データ通信の発展に伴い、伝送されるデー

タの機密保護が重要視されつつある。

【従来の技術】

第3図は従来ある暗号処理方式の一例を示す図

第3図においては、路末装置1および2が伝送 路3を介して固定的に接続されている。かかる状 腹で、端末装置1から端末装置2に伝達するデー 夕を暗号化する為には、端末装置1と伝送路3と の間に暗号装置4を挿入し、また端末装置2と伝 送路3との間に復号装置5を挿入し、更に暗号装 置4で暗号化に使用しする腱および初期値を予め 復号装置5に通知して置く。かかる状態で、端末 装置1が送出するデータは暗号装置4により所定 の鮭および初期値により暗号化され、伝送路3に 送出される。接暗号化されたデータは、伝送路3 を経由して復号設置5に伝達される。復号装置5 は、伝送路3から到着する暗号化されたデータを、 暗号装置4と同一の鍵および初期値を用いて復号 化し、端末装置2に伝達する。その結果端末装置 2 は、端末装置1が送信した通りのデータを受信

特開昭61-81043 (2)

することが出来る。

(発明が解決しようとする問題点)

以上の説明から明らかな如く、従来ある暗号処理方式においては、送信側の端末装置1と受信側の端末装置2とは伝送路3により固定的に接続されていた。その結果復号装置5が復号化に必要な健および初期値は、暗号装置4が暗号化に使用する健および初期値と常に一致させることが可能であった。

然し端末装置1および2が伝送路3の代わりに パケット交換網を経由して交換接続される過するに は、端末装置1からパケット交換網に伝達するで 交換制御作報をも含めて暗号化することは不可 であり、また端末装置2はパケット交換網になっ される端末装置1以外の端末装置からのパケット ではする為、パケット交換網から伝達されるとも でのデータを復号装置5により復号化することも 不可能となる。

(問題点を解決するための手段)

前記問題点は、収容パケット端末装置間を交換

装置に伝達する。受信側のパケット端末装置においては、送信側のパケット端末装置を機別すると共に受信した前記復号化に必要な情報に基づき暗号化されたデータを復号化する。その結果パケット交換網を経由して伝達されるパケット内のデータは暗号化することが可能となり、機密保護が可能となる。

(実施例)

以下、本発明の一実施例を図面により説明する。 第1図は本発明の一実施例によるパケット通信に おける暗号処理方式を示す図であり、第2図は第 1図におけるパケット形式の一例を示す図である。 第1図においては、パケット端末装置7および 8がパケット交換網6に収容されている。

今パケット端末装置 7 が、パケット交換網 6 を介してパケット端末装置 8 にデータを暗号化して伝達することを希望し、暗号部 7 1 にデータを伝達する。暗号部 7 1 は、鍵記性部 7 2 内に設けられている鍵チーブル 7 2 1 から鍵 識別符号 K I D に対応する鍵を抽出し、所要の初期値 I V を用い

〔作用〕

パケット交換網6は、パケット端末装置1から 伝達されたパケットのアドレスフィールドAおよび制御フィールドCを分析し、宛先のパケット端 末装置8に送退する。

パケット焼末装置8においては、分解館81が パケット交換網6から到着するパケットを分解し、 データ部に含まれる発信者識別符号UIDおよび

特開昭G1~ 81043 (3)

鍵鑑別符号KIDを抽出し、鍵記憶部82に伝達 すると共に、初期値1Vおよび暗号化デークED を復号部83に伝達する。健記億部82は、各送 信側パケット端末装置7等が疑記憶部72等に保 有すると同一の鍵テープル821乃至82nを具 備しており、分解部81から伝達された発信者職 別符号UIDに対応する鍵テーブル(例えば B 2 1)を求め、接継チーブル821から離畿別符号 K」Dに基づを送信側パケット端末装置りが鍵テ - ブル 7 2 1 から抽出したと同一の鍵を抽出し、 復号部83に伝達する。復号部83は、鍵記億部 82から伝達された鍵および分解部81から伝達 された初期値1 V を用いて、分解部 8 1 から伝達 された暗号化データEDを復号化し、送信側パケ ット端末装置?が暗号部?1に入力したと問一の データを得る。

以上の説明から明らかな如く、本実施例によれば、パケット端末装置7からパケット端末装置8には暗号化データEDが発信者識別符号UID、 鍛鑑別符号KIDおよび初期値JVと共に伝達さ

データが伝達可能となり、当該パケット交換網の、 機密保護性が向上する。

4. 図面の簡単な説明

第1図は本発明の一実施例によるパケット通信における暗号処理方式を示す図、第2図は第1図におけるパケット形式の一例を示す図、第3図は従来ある暗号処理方式の一例を示す図である。

図において、1および2は端末装置、3は伝送路、4は暗号装置、5は復号装置、6はパケット交換網、7および8はパケット端末装置、71は暗号部、72および82は避記憶部、73は組立部、81は分解部、83は復号部、721および821万至82mは避テーブル、Aはアドレスフィールド、Cは制御フィールド、DLはデータ長EDは暗号化データ、Fはフラグシーケンス、FCSはフレームチェックシーケンス、IVは初期信、KIDは健識別符号、UIDは発信者識別符号、を示す。

代理人 弁理士 松岡宏四郎

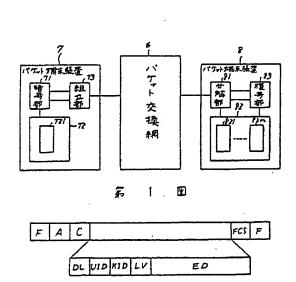


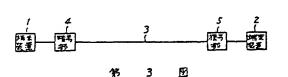
れ、受信例パケット端末装置8は暗号化データEDを復号化可能となる。なおパケット交換網6がパケットをパケット端末装置8に伝達するに必要なアドレスフィールドA或いは制御フィールドCに含まれる交換制御情報は暗号化されること無くパケット端末装置7から送出される為、パケット交換網6は該パケットを確実にパケット端末装置8に送達可能となる。

なお、第1図および第2図はあく迄本発明の一 実施例に過ぎず、例えばパケット端末装置 7 および 8 の構成は図示されるものに限定されることは 無く、他に幾多の変形が考慮されるが、何れの場合にも本発明の効果は変わらない。 また第1図に おいて使用されるパケット形式は図示されるもの に限定されることは無く、他に幾多の変形が考慮 されるが、何れの場合にも本発明の効果は変わら ない。

(発明の効果)

以上、本発明によれば、前記パケット交換網に おいて、収容パケット協来装置間で任意に暗号化





2

₩

务